1/5/2 (Item 2 from file: 351) Links

Fulltext available through: Order File History

Derwent WPI

(c) 2008 The Thomson Corporation. All rights reserved.

0007252455 & & Drawing available WPI Acc no: 1995-306462/**199540** 

XRPX Acc No: N1995-232607; N1998-165038

ATM bridge device for bridging between two networks - transmits MAC frame selectively to either point-to-point ATM connection interconnecting two bridge devices or multicast ATM connection interconnecting several bridge devices

Patent Assignee: TOSHIBA KK (TOKE)

Inventor: ESAKI H; MATSUZAWA S; SAITO T

Patent Family (3 patents, 2 & countries)

Patent Number	Kind	HISTA	Application Number	Kind	Date	Update	Туре
JP 7202908	Α	19950804	JP 1993351107	Α	19931229	199540	В
US 5732071	A	19980324	US 1994366597	Α	19941229	199819	ЕТАВ
JP 3142433	B2	20010307	JP 1993351107	A	19931229	200116	E

Priority Applications (no., kind, date): JP 1993351107 A 19931229

Patent Details

Patent Number	Kind	Lan	Pgs	Draw	Filing Notes				
JP 7202908	A	JA	25	18					
US 5732071	Α	EN	35	18					
JP 3142433	B2	JA	24		Previously issued patent JP 07202908				

# Alerting Abstract US A

The ATM bridge device includes first and second communication interfaces for exchanging signals with the first and second communication networks. A MAC frame entered from the second interface is transmitted to the first interface if it is judged that the destination address does not exist in the second communication network. The transmission means transmits a MAC frame to be transmitted from the first interface selectively to one of a point-to-point ATM connection interconnecting the ATM bridge device and a multicast ATM connection interconnecting the ATM bridge devices.

A second transmission means is used for transmitting a MAC frame from the first interface device to the second interface device. The MAC addresses and identifiers of point-to-point ATM connections related to the addresses, are stored in a table by registering a source address of each MAC frame entered from the first interface and an identifier of a point-to-point ATM connection corresponding to each MAC frame.

ADVANTAGE - Capable of realising bridge interconnection in ATM network efficiently.

Title Terms /Index Terms/Additional Words: ATM; BRIDGE; DEVICE; TWO; NETWORK; TRANSMIT; MAC; FRAME; SELECT; POINT; CONNECT; INTERCONNECT

# **Class Codes**

**International Patent Classification** 

IPC	Class Level	Scope	Position	Status	Version Date
H04L-0012/46	Α	I		R	20060101
H04L-0012/56	Α	N		R	20060101
H04L-0012/66	A	I		R	20060101
H04Q-0011/04	Α	I		R	20060101
H04Q-0003/00	Α	I	F	R	20060101
H04L-0012/46	С	I		R	20060101
H04L-0012/56	С	N		R	20060101
H04L-0012/66	С	I		R	20060101
H04Q-0011/04	С	I		R	20060101
H04Q-0003/00	С	I	F	R	20060101

US Classification, Issued: 370255, 370397, 370401, 370409

File Segment: EPI; DWPI Class: W01

Manual Codes (EPI/S-X): W01-A03B1; W01-A06E1; W01-A06G2; W01-A06G3

# (19)日本国特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号

# 特開平7-202908

(43)公開日 平成7年(1995)8月4日

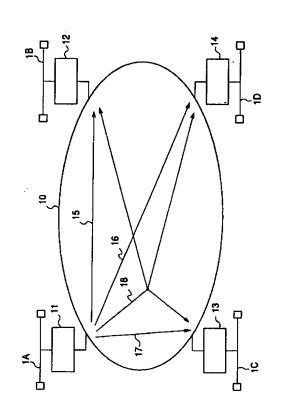
(51) Int.Cl. <sup>6</sup> H 0 4 L 12/28 12/46 12/66	識別記号	庁内整理番号	FI					技術表示箇所
12/00		8732-5K	H04L		11/ 20		D	
		7831-5K			11/ 00		310 C	
		審査請求	未請求	請求以	頁の数 2	FD	(全 25 頁)	最終頁に続く
(21)出願番号	<b>特顧平</b> 5-351107		(71)	出願人		9078 社東芝		
(22) 出顧日	平成5年(1993)12/	]29日					市幸区堀川町7	72番地
			(72)	発明者	神奈川	県川崎	市幸区小向東京	芝町1番地 株 一内
			(72)	発明者	神奈川	県川崎	市幸区小向東 究開発センタ・	芝町1番地 株 一内
			(72)	発明者	神奈川	県川崎	市幸区小向東京	医可1番地 株 一内
			(74)	代理人				· -

# (54)【発明の名称】 ATMプリッジ装置

# (57)【要約】

【目的】 ATM網におけるブリッジ接続を効率的に行うATMプリッジ装置を提供すること。

【構成】 ATM網10を介してブリッジ接続を行うブリッジ装置11~14において、各ブリッジ装置11~14間にポイントーポイントATMコネクション15~17とマルチキャストATMコネクション18を用意し、ブロードキャストが必要な、もしくはあて先を特定できないMACフレームについてはマルチキャストATMコネクション18を使用し、特定できるフレームについてはポイントーポイントATMコネクション15~17を用いる。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】ATM方式で運用される第1の通信網との間で信号の授受を行うための第1の物理インタフェースと、ATM方式以外の方式で運用される第2の通信網との間で信号の授受を行うための第2の物理インタフェースとを有するブリッジ装置であって、

前記第2の物理インタフェースから入力されたMACフレームのあて先アドレスを持つホストが前記第2の通信網に存在するかしないかを推定し、存在しないと推定した場合に該MACフレームを前記第1の物理インタフェース側に送出する第1の手段と、

前記第1の物理インタフェースから入力されたMACフレームのあて先アドレスを持つホストが前記第1の通信網に存在するかしないかを推定し、存在しないと推定した場合に該MACフレームを前記第2の物理インタフェース側に送出する第2の手段とを有し、

前記第1の手段は、さらに前記第1の物理インタフェースから送出されたMACフレームを(a) 自ブリッジ装置を起点とし、ブリッジ接続される他の個々のブリッジ装置を終点とするポイントーポイントATMコネクション、(b) 自ブリッジ装置を起点とし、ブリッジ接続される他の全てのブリッジ装置を終点とするマルチキャストATMコネクションのいずれかに選択的に投入することを特徴とするATMブリッジ装置。

【請求項2】ATM方式で運用される第1の通信網との間で信号の授受を行うための第1の物理インタフェースを有するブリッジ装置であって、

該ブリッジ装置はATM方式以外の方式で運用される第2の通信網のエミュレーションを行うエミュレーションホストを該ブリッジ装置を起点とするATMコネクションを介して直接収容し、かつ前記第1の物理インタフェースから入力されるMACフレームが前記エミュレーションホストから送出されたものであるか、前記第1の通信網を介してブリッジ接続される他のブリッジ装置から送出されたものであるかを識別する識別手段を有することを特徴とするATMブリッジ装置。

### 【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、ATM網におけるブリッジ装置に関する。

[0002]

【従来の技術】近年、画像通信、高速データ通信などの 多様な通信の要求が高まり、効率的で柔軟性に富む通信 サービスを提供するために通信網の統合化が望まれてい る。その実現方法として、ATM(Asynchronous Transf er Mode)交換が有望視されており、公衆網(WAN)、 構内網(LAN)の両領域において盛んに研究・開発が 進められている。

【0003】ATM網の有望な利用方法として、LAN 一の物理ポートしか有さないATM網向けのブリッジ装間接続がある。よく知られているように、LAN間接続 50 置に対応することができない。また、LANエミュレー

にはリピータ接続、ブリッジ接続およびルーター接続があるが、ATM網を介してこれらを具体的に実現する方法については、ATMフォーラムなどの標準化団体などで議論が始まったフェーズであるといえる。

2

【0004】周知の通り、ブリッジ接続は図18のように第1のLAN181と第2のLAN182の間にブリッジ装置180を配置して、各々のLANを流れるMACフレームのあて先MACアドレスを観察し、このあて先MACアドレスをもつホスト(端末装置)が観察している側のセグメント(例えば第1のLAN181)に存在しないと考えられる場合は、これを他方のセグメント(例えば第2のLAN182)に透過させるといった機能を有する。

[0005]

【発明が解決しようとする課題】図18に示したような ブリッジ装置をATM網に適用する場合、以下のような 問題点が考えられる。

【0006】(1) ATM網は、いわゆるブロードキャストネットワークではないため、従来のブリッジ装置のように片側のセグメントに存在しないあて先のMACフレームを他方に流すという方式は適用できない。

【0007】(2)(1)の問題を解決するために、A TM網内に、あるブリッジ装置を起点とし、ブリッジ接続される他の全てのブリッジ装置を終点とするようなマルチキャストATMコネクションを用意し、疑似的なブロードキャストネットワークを構成するという方法が考えられる。しかしながら、ブロードキャストコネクション、あるいはマルチキャストコネクションは、転送するMACフレームの受取先のブリッジ装置以外にも該MA 30 Cフレームを拡散することになり、不用意にATM網内のトラヒックを増加させることにつながる。

【0008】 (3) ブリッジ装置が、ATM網内に存在するLANエミュレーションホストを直接収容する場合が考えられる。LANエミュレーションホストとは、ATM網内にありながらMACフレームの生成・受信機能をもつホストであり、ブリッジ接続の形でATM網以外の方式のLAN (以下、他方式LANという) 上のホストとMACフレームを使って直接データのやり取りを行うことができる。このように、LANエミュレーション40 ホストを収容するブリッジ装置が他のブリッジ装置との間でブリッジ接続を行う場合がある。このブリッジ装置は、必ずしも2つ以上の物理ポートを有する必要は必ずしも無く、ATM網物理インタフェースのみを有していれば良い。

【0009】この時、上記(1)(2)のような機構、即ち入力されたMACフレームのあて先アドレスが、入力元の物理ポート側に存在が確認されない場合、これをその他全ての物理ポートに対して送出する機構では、単一の物理ポートしか有さないATM網向けのブリッジ装置に対応することができない。また、LANエミュレー

ションホストを収容するブリッジ装置がATM網内に複 数個存在し、かつこれがブリッジ接続されている場合 に、ブロードキャストフレーム、あるいはブリッジ装置 に登録の終了していないMACアドレス宛のMACフレ ームがブリッジ装置間で無限に互いに転送され続けると いう無限ループを生じてしまう。

【0010】(4)(3)のブロードキャストフレーム については、ブリッジ接続に参加している全てのブリッ ジ装置間で、各ブリッジ装置を起点としたスパニング木 をそれぞれ構成し、該ブロードキャストフレームについ 10 てはこのスパニング木構成のブロードキャストチャネル を使って転送するという方法も考えられる。しかし、こ の方法の場合はブリッジ接続に参加しているブリッジ装 置の数だけスパニング木を構成する必要があり、このテ ーブルの管理及び初期設定、削除が複雑なものとなって しまう。

【0011】本発明は、このような従来の問題点を解決 するためになされたもので、ATM網におけるブリッジ 接続を効率的に行うことを可能としたプリッジ装置を提 供することを目的とする。

[0012]

#### 【課題を解決するための手段】

(1) 本発明による第1のATMブリッジ装置は、AT M方式で運用される第1の通信網との間で信号の授受を 行うための第1の物理インタフェースと、ATM方式以 外の方式で運用される第2の通信網との間で信号の授受 を行うための第2の物理インタフェースとを有するブリ ッジ装置であって、第2の物理インタフェースから入力 されたMACフレームのあて先アドレスを持つホストが 第2の通信網に存在するかしないかを推定し、存在しな いと推定した場合に該MACフレームを前記第1の物理 インタフェース側に送出する第1の手段と、第1の物理 インタフェースから入力されたMACフレームのあて先 アドレスを持つホストが第1の通信網に存在するかしな いかを推定し、存在しないと推定した場合に該MACフ レームを第2の物理インタフェース側に送出する第2の 手段とを有する。

【0013】そして、第1の手段はさらに、第1の物理 インタフェースから送出されたMACフレームを(a) 自 ブリッジ装置を起点とし、ブリッジ接続される他の個々 のブリッジ装置を終点とするポイントーポイントATM コネクション、(b) 自プリッジ装置を起点とし、ブリッ ジ接続される他の全てのブリッジ装置を終点とするマル チキャストATMコネクションのいずれかに選択的に投 入することを特徴とする。

【0014】(1-1)第1のATMブリッジ装置の一 つの態様においては、第2の手段はMACアドレスとA TMセルヘッダ値をエントリとするテーブルと、第1の 物理インタフェースから受信したMACフレームのソー

レス値と該MACフレームの転送元となるブリッジ装置 へとつながるポイントーポイントATMコネクションの セルヘッダ値を登録する登録手段とを備えることを特徴 とする。

4

【0015】一方、第1の手段は第1の物理インタフェ ースから送出するMACフレームのあて先アドレスが該 テーブルに登録されている場合は、該テーブルにエント リされているセルヘッダ値を付与して、また登録されて いないとき、あるいはあて先アドレスがブロードキャス トアドレスの時はATMマルチキャストコネクションの セルヘッダ値を付与してMACフレームを第1の物理イ ンタフェースに送出する機能を有する。

【0016】 (1-2) 第1のATMブリッジ装置の他 の態様においては、自ブリッジ装置をリーフとするマル チキャストコネクションのセルヘッダ値と、自ブリッジ 装置と該マルチキャストコネクションのルートとなる他 ブリッジ装置とを接続するポイントーポイントのATM コネクションのセルヘッダ値とを対応付けたテーブルを 有する。

20 【0017】(2)一方、本発明による第2のATMブ リッジ装置は、ATM方式で運用される第1の通信網と の間で信号の授受を行うための第1の物理インタフェー スを有するブリッジ装置であって、該ブリッジ装置はA TM方式以外の方式で運用される第2の通信網のエミュ レーションを行うエミュレーションホストを該ブリッジ 装置を起点とするATMコネクションを介して直接収容 し、かつ前記第1の物理インタフェースから入力される MACフレームが前記エミュレーションホストから送出 されたものであるか、前記第1の通信網を介してブリッ 30 ジ接続される他のブリッジ装置から送出されたものであ るかを識別する識別手段を有することを特徴とする。

【0018】(2-1)第2のATMブリッジ装置の一 つの態様においては、第1の物理インタフェースから入 力されたMACフレームのソースアドレスを参照する参 照手段と、該MACフレームのあて先アドレスがブロー ドキャストアドレスである場合に、該MACフレームの ソースアドレスが第2の通信網のエミュレーションを行 うエミュレーションホストエミュレーションホストであ る場合は、該MACフレームを該ブリッジ装置が収容す 40 る該エミュレーションホストの全てと該ブリッジ装置が ATM網を介してブリッジ接続される他の全てのブリッ ジ装置に転送し、該MACフレームのソースアドレスが 他のブリッジ装置である場合は、該MACフレームを該 ブリッジ装置が収容する該エミュレーションホスト全て にのみ転送する転送手段とを有することを特徴とする。

【0019】(2~2)第2のATMブリッジ装置の他 の態様においては、第1の物理インタフェースから入力 されたMACフレームのソースアドレスを参照する参照 手段と、MACアドレスとセルヘッダ値をエントリとす スアドレス値が該テーブルに未登録の時は該ソースアド 50 るテーブル手段と、該テーブル手段に第1の物理インタ

フェースから受信したMACフレームのソースアドレス が未登録の場合は該ソースMACアドレスと該MACフ レームが入力されてきたATMコネクションのセルヘッ ダ値を登録する登録手段と、該MACフレームのあて先 アドレスが該テーブル手段に登録されている場合は該テ ーブル手段に対応してエントリされているセルヘッダ値 を付与して第1の物理インタフェースに送出する送出手 段と、第1の物理インタフェースから受信したMACフ レームのあて先アドレスが該テーブル手段に未登録であ る場合に該MACフレームのソースアドレスが第2の通 信網のエミュレーションを行うエミュレーションホスト である場合は該MACフレームを自ブリッジ装置がAT M網を介してブリッジ接続する全ての他ブリッジ装置に 転送し、MACフレームのソースアドレスが他ブリッジ 装置である場合は該MACフレームを廃棄する転送/廃 棄手段とを有することを特徴とする。

【0020】(2-3)第2のATMブリッジ装置のさらに別の態様においては、該ブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置が直接配送を担当するLANエミュレーションホスト全てを終点とした第1のマルチキャストコネクションと、該ブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置とブリッジ接続される他の全てのブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置とブリッジ接続される他の全てのブリッジ装置と、該ブリッジ装置が直接配送を担当するエミュレーションホスト全てを終点とする第3のマルチキャストコネクションを有することを特徴とする。

## [0021]

#### 【作用】

(1)本発明の第1のATMブリッジ装置においては、第1の通信網(ATM網)内でブリッジ接続されるブリッジ装置間でMACフレームを転送する際に、マルチキャストが必要なMACフレームについてのみマルチキャストATMコネクションを介して転送を行うことができる。そして、あて先MACアドレスを持つホストを収容しているブリッジ装置が明らかな場合には、該ブリッジ装置とのポイントーポイントのATMコネクションを用いて該MACフレームの転送を行い、該MACアドレスを持つホストを収容するブリッジ装置以外には該MACフレームは転送しないことが可能となる。従って、ATM網あるいはブリッジ装置内外のトラヒック量を削減することが可能になる。

【0022】また、ATM網においては通常、マルチキャストはマルチキャストサーバを用いるなどを用いて実現されるため、該サーバを通過する際のレイテンシ(通過時間)が問題となるが、あて先MACアドレスを収容しているブリッジ装置が明らかな場合には、ポイントーポイントのATMコネクションを用いて該MACフレーなの転送を行うことで、最小のレイテンシにて該MAC 50 ルヘッダ値を登録することが可能となる。

フレームの転送を行うことができる。

【0023】 (1-1) 第2の手段において、MACア ドレスとATMセルヘッダ値をエントリとするテーブル に、第1の物理インタフェースから受信したMACフレ ームのソースアドレス値が未登録の時は該ソースアドレ ス値と該MACフレームの転送元となるブリッジ装置へ とつながるポイントーポイントATMコネクションのセ ルヘッダ値を登録するようにし、さらに第1の物理イン タフェースから送出するMACフレームのあて先アドレ 10 スが該テーブルに登録されている場合は、該テーブルに エントリされているセルヘッダ値を付与して、また登録 されていないとき、あるいはあて先アドレスがブロード キャストアドレスのときはマルチキャストATMコネク ションのセルヘッダ値を付与してMACフレームを第1 の物理インタフェースに送出するようにすれば、自動的 にMACアドレス情報とセルヘッダ情報(該MACアド レスを持つホストを収容するブリッジ装置へとつながる ポイントーポイントATMコネクションの識別情報)と の対応テーブルを作成することができ、ポイントーポイ 20 ントのATMコネクションを用いた効率的なブリッジ接 続を行う環境を自動的に構築することが可能となる。

【0024】(1-2) また、MACアドレスの値と該 MACアドレスを有するホストを収容するブリッジ装置 へとつながるポイントーポイントATMコネクションを 登録する場合、ブリッジ装置にMACフレームが投入さ れる際に用いられるATMセルヘッダ値はポイントーポ イントのATMコネクションである場合と、マルチキャ ストATMコネクションである場合とがある。特に、ホ ストの立ち上げ時などのテーブル新規登録の多くの場合 30 は、ARP要求フレームなどによるマルチキャストAT Mコネクションを介してMACフレームがまず到来し、 これを用いて該テーブルの登録・学習を行うといったこ とが多いと考えられる。この場合においても、あくまで 登録するATMセルヘッダ値は、先に述べた(1)の作 用を享受するため、該MACアドレスを有するホストを 収容するブリッジ装置へとつながるポイントーポイント ATMコネクションであることが望まれる。

【0025】ここで、第1のATMブリッジ装置に、自ブリッジ装置をリーフとするマルチキャストコネクションのセルヘッダ値と、自ブリッジ装置と該マルチキャストコネクションのルートとなる他ブリッジ装置とを接続するポイントーポイントのATMコネクションのセルヘッダ値とを対応付けたテーブルを持てば、MACアドレス値と該MACアドレスを有するホストを収容するブリッジ装置へとつながるポイントーポイントATMコネクションのセルヘッダ値の対応関係の登録を行う場合に、該MACフレームをマルチポイントATMコネクションを介して受信した場合でも、このテーブルを参照することで簡便にポイントーポイントATMコネクションのセ

【0026】(2)第2のATMブリッジ装置は、ATM方式以外の方式で運用される第2の通信網(他方式LAN)のエミュレーションを行うエミュレーションホストを該ブリッジ装置を起点とするATMコネクションを介して直接収容し、かつ第1の物理インタフェースから入力されるMACフレームがエミュレーションホストから送出されたものであるか、第1の通信網を介してブリッジ接続される他のブリッジ装置から送出されたものであるかを識別する識別手段を備えることにより、該ブリッジ装置はエミュレーションホストからのMACフレームと、ATM網を介してブリッジ接続される他のブリッジ装置から送出されたMACフレームとで、別々のアクションを起こすことができ、送出元によって該フレームのリレーイング先を変更するといった対処が可能となる

ため、 [発明が解決しようとする課題] の (3) で述べ

たような問題を回避することができる。

【0027】(2-1) また、第2のATMブリッジ装 置において第1の物理インタフェースから入力されたM ACフレームのソースアドレスを参照し、該MACフレ ームのあて先アドレスがブロードキャストアドレスであ る場合に、該MACフレームのソースアドレスが他方式 LANのエミュレーションを行うエミュレーションホス トである場合は、該MACフレームを該ブリッジ装置が 収容する該エミュレーションホストの全てと該プリッジ 装置がATM網を介してブリッジ接続される他の全ての ブリッジ装置に転送し、該MACフレームのソースアド レスが他のブリッジ装置である場合は、該MACフレー ムを該プリッジ装置が収容する該エミュレーションホス ト全てにのみ転送するようにすれば、あて先MACアド レスがブロードキャストアドレス、またはブロードキャ ストを行わなければいけないMACフレーム(放送MA Cフレームと呼ぶ)がATM網内を無限に循環すること を未然に防ぐことができる。

【0028】即ち、ATM網内の他のプリッジ装置から 送出された放送MACフレームは、再び他のブリッジ装 置側へ返送すると、該ブリッジ装置が他のLANエミュ レーションホストを直接収容するブリッジ装置である場 合は、該ブリッジ装置が同様の動作を行い、該放送MA Cフレームが無限に他のLANエミュレーションホスト を直接収容するブリッジ装置間を転送されることにな る。上記のように、他のLANエミュレーションホスト を直接収容するブリッジ装置が、受信したMACフレー ムのソースアドレスを検証し、これがブリッジ接続され た他ブリッジ装置からのMACフレームである場合、も しくは該ブリッジ装置が直接収容するLANエミュレー ションホストでない場合は、該MACフレームをLAN エミュレーションホスト側にのみ転送し、他ブリッジ装 置には転送しないようにすれば、上記の無限ループを未 然に防ぐことができる。

【0029】さらに、 [発明が解決しようとする課題]

の(4)で述べたスパニング木をブリッジ装置間それぞれのルートにおいて設定すること無く、簡便なルールでブロードキャストフレームの無限ループを未然に防ぐことが可能となる。

8

【0030】 (2-2) また、第2のATMブリッジ装 置において第1の物理インタフェースから入力されたM ACフレームのソースアドレスを参照し、MACアドレ スとセルヘッダ値をエントリとするテーブル手段に第1 の物理インタフェースから受信したMACフレームのソ 10 ースアドレスが未登録の場合は、該ソースMACアドレ スと該MACフレームが入力されてきたATMコネクシ ョンのセルヘッダ値を登録し、該MACフレームのあて 先アドレスがテーブル手段に登録されている場合は、こ のテーブル手段に対応してエントリされているセルヘッ ダ値を付与して第1の物理インタフェースに送出するよ うにし、第1の物理インタフェースから受信したMAC フレームのあて先アドレスがテーブル手段に未登録であ る場合に、該MACフレームのソースアドレスがLAN エミュレーションホストである場合は、該MACフレー ムを該ブリッジ装置がATM網を介してブリッジ接続す 20 る全ての他ブリッジ装置に転送し、該MACフレームの ソースアドレスが他ブリッジ装置である場合は、該MA Cフレームを廃棄するようにすれば、第1のATMブリ ッジ装置と同様に、自動的にMACアドレス情報と、セ ルヘッダ情報(該MACアドレスを持つホストを収容す るブリッジ装置へとつながるポイントーポイントATM コネクションの識別情報)との対応テーブルを作成する ことができ、前述のポイントーポイントのATMコネク ションを用いた効率的なブリッジ接続を行う環境を自動 30 的に構築することが可能となる。また、不要なMACフ レームについてはリレーイングしない機構が備わってい ることから、扱うMACフレームがあて先MACアドレ スが該テーブル手段に登録されていないMACフレーム であった場合に、該MACフレームがブリッジ装置間を 互いに無限に転送されることを未然に防ぐことが可能と

【0031】(2-3) これまでの説明により、LAN エミュレーションホストを直接収容するブリッジ装置を ATM網におけるブリッジ接続に参加させる場合は、そ 00MACフレームのソースアドレスの値によって、各種 の該MACフレームの分配方法が必要であることが分かる。

【0032】第2のATMブリッジ装置において、該ブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置が直接配送を担当するLANエミュレーションホスト全てを終点とした第1のマルチキャストコネクション、該ブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置とブリッジ接続される他の全てのブリッジ装置を終点とする第2のマルチキャストコネクション、および該ブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置とブリッジ接続される他の全てのブリッジ装置

と、該ブリッジ装置が直接配送を担当するLANエミュレーションホスト全てを終点とする第3のマルチキャストコネクションを持てば、上記各種のMACフレーム配分をこれら第1乃至第3のマルチキャストコネクションを適宜介して行う簡便に行うことが可能となり、ブリッジ装置内のテーブルの設定や環境設定などを簡便に行うことが可能となる。

#### [0033]

【実施例】以下、図面を参照しながら本発明の実施例に ついて説明する。

(第1の実施例)図1に、本発明の第1の実施例に関わるLAN接続の様子を示す。本実施例のシステムはATM方式で運用される第1の通信網(以下、ATM網という)10と、ブリッジ装置11,12,13,14、およびATM方式以外の方式で運用される第2の通信網としてのイーサネットLAN1A,1B,1C,1Dからなる。

【0034】ATM網10は、いくつかのATM交換機 (ATMスイッチあるいはATMハブ) およびホスト (端末装置) などから構成される。イーサネットLAN 1A, 1B, 1C, 1Dは、ATM網10を介してブリッジ接続されている。即ち、ATMブリッジ接続環境を構成している。ここで、これらのイーサネット間の接続はブリッジ接続であるため、イーサネットLAN1A~1Dに接続されたホストのネットワークレイヤアドレス (例えばIPアドレス) は、同一のネットワークアドレス (ネットIDあるいはサブネットID) を持つ。

【0035】これらのブリッジ装置11~14間には、それぞれのブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置を除く全ての各ブリッジ装置を終点としたポイントーポイントATMコネクションと、それぞれのブリッジ装置を終点としたポイントーマルチポイントATMコネクションが確立されており、ブリッジ接続された各イーサネット間のデータ(MACフレーム)のやり取りは、これらのATMコネクションを介して行われる。即ち、各ブリッジ装置11~14間にはメッシュ状のポイントーポイントATMコネクションと、各ブリッジを起点としたマルチキャストATMコネクションが確立されている。

【0036】一例として、図1にブリッジ装置11を起点としたATMコネクション群、即ちポイントーポイントATMコネクション15,16,17、及びマルチキャストATMコネクション18を示した。同様のATMコネクション群がブリッジ装置12~14からも出ている。

【0037】なお、このATM網内のポイントーマルチポイントATMコネクションの実現方法は、ATM網内のマルチキャストサーバを用いる方法(集中方式)でも良いし、スパニンング木を各交換機をノードとして構成する方法(分散方式)でも良い。

【0038】次に、本実施例によるATMブリッジ装置の機能を図1のブリッジ装置11を例として説明する。 勿論、他のブリッジ装置12~14に関しても、同様の 構成である。

10

【0039】ブリッジ装置11の内部構成を図2に示す。また、ブリッジ装置11における処理シーケンスとして、図3にイーサネット→ATM網側へのデータの流れを示し、図4にATM網→イーサネット側へのデータの流れを示す。

10 【0040】まず、図2および図3を参照しながらイーサネット→ATM網側の流れについてのブリッジ装置1 1の機能について説明する。

【0041】イーサネット1AからMACフレーム(以降、イーサネットフレームとも呼ぶ)が到着すると、このMACフレームはイーサ側物理インタフェース部21により受信され(ステップ31)、ここでMACレイヤ処理(CSMA/CD処理)を受けた後、内部MACフレームとして再構成され、MACアドレス参照部22に渡される。ここで、内部MACフレームとは、受信したMACフレームからMACレイヤに依存したフィールドを削除したものであり、この場合はイーサネットから受け取ったMACフレームからプリアンブルフィールドとフレーム開始デリミタを削除したものである。

【0042】MACアドレス参照部22では、該内部MACフレームのうち、ソースMACアドレスを参照し、このソースMACアドレスがこれまでに受信したことの無いMACアドレスであった場合は、これをイーサ側MACアドレステーブル24に登録する(ステップ32)。よって、イーサ側MACアドレステーブル24に30は、その時点で該ブリッジ装置が認識できた、イーサネット1A側に存在するホストのMACアドレスが登録されていることになる。

【0043】該内部MACフレームはMACアドレスフィルタリング部23に渡される。ここでは、該内部MACフレームのあて先アドレスがイーサネット側MACアドレステーブル24に登録されているかが検査される(ステップ33)。もし、登録されている場合は該MACフレームのあて先となるホストはイーサネット1A側に存在することがわかり、ここで該内部MACフレームのは廃棄される(ステップ34)。もし、登録されていない場合は、該MACフレームのあて先となるホストがATM網側に存在する可能性があると判断され(ステップ35)、該内部MACフレームはATMーMACフレーム形成部25に渡される。このような構成をとることにより、不要なMACフレームをATM網側に送出する必要が無くなり、ATM網内の不要なトラヒックを抑制できる。

【0044】ATM-MACフレーム形成部25では、 内部MACフレームをATM網にて定められたMACフ 50 レームフォーマットに従ってフォーマット変換する(ス

40

12

テップ36)。このフォーマット変換を規定したプロト コルとして、例えばIETFのRFC1483にて定め られたフォーマットや、ATMフォーラムの該当するス ペック(例えばLANエミュレーションスペック等)に て定められたフォーマットが考えられる。このフォーマ ット変換されたMACフレームをATM-MACフレー ムとも呼ぶ。

【0045】ATM-MACフレーム形成部25で形成 されたATM-MACフレームはAAL/ATM送信レ イヤ処理部26にてATMセル化される。この際、AA LのタイプとしてAALタイプ5を用いても良い。AA L/ATMレイヤ送信処理部26は、ATM網側MAC アドレステーブル2F(後述)を参照しながら、ATM セル化を行う。

【0046】ここで、ATM網側MACアドレステーブ ル2Fは、MACアドレスとセルヘッダ値を要素とした テーブルであるが、このテーブルのセルヘッダ値には、 該テーブルを有するブリッジ装置を起点とし、他のブリ ッジ接続される全てのブリッジ装置を終点とするマルチ キャストATMコネクションのVPI/VCI値がエン トリされる場合と、ポイントーポイントATMコネクシ ョンのVPI/VCI値がエントリされる場合とがあ る。なお、このATM網側MACアドレステーブル2F のセルヘッダ値の初期値はマルチキャストATMコネク ションのセルヘッダ値とする。このようにすることによ り、ATM網側MACアドレステーブル2Fについて、 後述する学習の終了していないMACアドレス宛のMA Cフレームについても、これをマルチキャストATMコ ネクションに投入することにより、そのMACフレーム てのブリッジ装置に該MACフレームが行きわたるか ら)。

【0047】AAL/ATMレイヤ送信処理部26は、 ATM網側に送出するATM-MACフレームのあて先 MACアドレスをキーとしてATM網側MACアドレス テーブル2Fを参照し、ATMセルに付与するセルヘッ ダ値(VPI/VCI値)をフェッチする。

【0048】ここで、ATM網側MACアドレステーブ ル2Fからフェッチしたセルヘッダ値がポイントーポイ ントATMコネクションのVPI/VCI値である場合 は、MACフレームは該ポイントーポイントATMコネ クションを介して、あて先ホストを直接収容するブリッ ジ装置に転送される。ポイントーポイントATMコネク ションを介してMACフレームを転送しているため、該 MACアドレスを有するブリッジ装置以外には該MAC フレームは転送されず、ATM網あるいはブリッジ装置 内外のトラヒック量を削減することが可能になる(ステ ップ37、38、3A)。

【0049】また、ポイントーポイントのATMコネク ションを用いて該MACフレームの転送を行うことで、

最小のレイテンシにて該MACフレームの転送を行うこ とができる。

【0050】ATM網側MACアドレステーブル2Fか らフェッチしたセルヘッダ値がマルチキャストATMコ ネクションのVPI/VCI値である場合は、以下の方 法でMACフレームを送出する。

【0051】即ち、該MACフレームをマルチキャスト ATMコネクションを介して各ブリッジ装置に送出す る。各ブリッジ装置は、後述のようにMACアドレスフ ィルタリング部2Cによるアドレスフィルタリングによ 10 り該ブリッジ装置が担当していないMACフレームが該 ブリッジ装置を透過することを防ぎ、ブリッジ装置の先 のイーサネット側での無駄なトラヒックの発生を防ぐこ とができる(ステップ36、37、39、3B)。

【0052】なお、後述のように受信側のブリッジ装置 は、ATM網側I/Fから入力されたMACフレーム が、どのマルチキャストATMコネクションからのMA Cフレームであるかを認識することにより、該ブリッジ 装置内のATM網側MACアドレステーブルにMACア ドレスと、ポイントーポイントATMコネクションのセ ルヘッダ値を登録することができる。

【0053】また、送信側のブリッジ装置は、送出する MACフレームのあて先MACアドレスを有するホスト を収容する受信側のブリッジ装置が特定できない時、あ るいはあて先MACアドレスがブロードキャストアドレ スの時は、マルチキャストATMコネクションを介した 転送を行う。この場合、該MACフレームは、あて先と なるホストを収容していないブリッジ装置へも転送され ることになる。このように、あて先となるホストを収容 のあて先ホストへの到着を保証することができる(すべ 30 していないブリッジ装置に対してもMACフレームが転 送されることを以降防ぐため、送信側ブリッジ装置は、 該MACアドレスと該MACアドレスを有するホストを 収容するブリッジ装置との間のポイントーポイントAT Mコネクションのセルヘッダ値との対応関係を特定する べく、該MACアドレスを有する受信側ホストから該送 信側ブリッジ装置宛へのMACフレームの返送を促すM ACフレーム(調査フレームと呼ぶ)をマルチキャスト ATMコネクションを介して送出しても良い。このよう なMACフレーム(調査フレーム)は、たとえばARP (アドレスレゾリューションプロトコル)要求パケット や、In-ARP(インバースARP)要求パケットな どが考えられる。

> 【0054】このMACフレームを受け取った受信側ホ ストは、自らのMACアドレスをソースMACアドレス とし、該送信側ブリッジ装置をあて先MACアドレスと したMACフレーム(調査応答フレームと呼ぶ)を送出 することになる。該受信側ホストを収容しているブリッ ジ装置は、該MACフレーム(調査応答フレーム)をA TM網10側に送出する。この時点で、内部のATM網 50 側MACアドレステーブル2Fの学習は終了しており、

ポイントーポイントのATMコネクションを介して該M ACフレームは、送信側ブリッジ装置に届けられるはず であるが、該MACフレームをマルチキャストATMコ ネクションを介して送出しても良い。

【0055】この調査応答フレームを受信した送信側ブ リッジ装置は、後述する機構により、受け取ったMAC フレーム (調査応答フレーム) のソースアドレスを参照 してATM網側MACアドレステーブル2FにMACア ドレスと、ポイントーポイントATMコネクションのセ ルヘッダ値との対応を登録することができ、次にこのあ て先MACアドレス宛のMACフレームはポイントーポ イントATMコネクションを介して転送することができ る。

【0056】このようなブリッジ装置が能動的に調査フ レームを送出する動作が行われている間、送信側ブリッ ジ装置は、その時点であて先MACアドレスがATM網 側MACアドレステーブル2Fに登録されていないMA CフレームをマルチキャストATMコネクションを介し て送出してしまってもよいし、調査フレームを送出して いる間は、あて先MACアドレスを調査中の該MACフ レームについては、送信側ブリッジ装置内に待たせてお き、調査応答フレームが到着し、ATM網側MACアド レステーブルに該あて先MACアドレスが登録されるの を待って、ポイントーポイントATMコネクションを介 して送出を行ってもよい。後者の場合、マルチキャスト ATMコネクションを介するMACフレームはさらに少 なくなり、ブリッジ装置への無駄なトラヒックを削減す ることが可能になる。また、受信側ブリッジ装置におけ るMACフレームの到着順の逆転を未然に防ぐことがで きる。

【0057】ただし、この動作はATM網側MACアド レステーブルに、ポイントーポイントのATMコネクシ ョンのセルヘッダ値が未登録のあて先MACアドレス宛 のMACフレームを複数個(例えば2個)受信した場合 にこの動作を行うようにしても良い。これを行うことに より、頻繁にプリッジ装置間でのやり取りが行われるM ACアドレスについてのみ登録が行うことができ、AT M網側MACアドレステーブルを有効に使用することが できる。

【0058】また、ポイントーマルチポイントのATM 40 プ42)、ATM-MACアドレス参照部2Bに渡さ コネクションからポイントーポイントのATMコネクシ ョンへの切替を一定時間MACフレームが到来しない場 合に行っても良い。これにより先にも述べた受信側ブリ ッジ装置におけるMACフレームの到着順の逆転を未然 に防ぐことができる。

【0059】ATMセル化されたMACフレームは、該 セルヘッダ値にて表されるATMコネクションに投入さ れる。このATMコネクション群(マルチキャストAT Mコネクション及びポイントーポイントATMコネクシ

も良いし、はじめてATM網側に送出する必要のあるM ACフレームが生じた際に行っても良い。なお、これら のポイントーポイントATMコネクションは、ブリッジ 接続されるブリッジ装置の数が増減する度に、追加ある いは切断される。また、ブリッジ接続されるブリッジ装 置の数が増減する度に、マルチキャストATMコネクシ ョンのリーフ数は増減される。

14

【0060】このATMセルのATM網10側への投入 は、ATM網側物理インタフェース27によって、物理 10 レイヤ処理が行われた後に行われる(ステップ3C)。 【0061】こうしてATM網10内に投入された該A TM-MACフレームは、ATMコネクション15~1 8を介して他のブリッジ装置に分配される。あて先とな るブリッジ装置における処理のシーケンス、すなわちA TM網→イーサネット側のデータの流れを図2および図 4を参照しながら説明する。

【0062】受信側のブリッジ装置には、該ブリッジ装 置を終点とするポイントーポイントATMコネクション が(ATM網内のブリッジ装置の総数)-1だけ、また 20 該ブリッジ装置を終点とするマルチキャストATMコネ クションが(ATM網内のブリッジ装置の総数)-1だ けそれぞれ張られている。これらのATMコネクション は、必ず組になっている。即ち、起点となるブリッジ装 置が同一のポイントーポイントATMコネクションとマ ルチキャストATMコネクションが存在する。これらの 組のATMコネクションのヘッダ値の対応表がブリッジ 特定テーブル2Eである。このテーブル2Eを参照する ことにより、そのマルチキャストATMコネクションの 起点となっているプリッジ装置へとつながるポイントー 30 ポイントATMコネクションのセルヘッダ値を知ること ができる。このテーブルの登録は例えば前述のブリッジ 装置の立ち上げ時や、ATMコネクションの確立時に行 えばよい。

【0063】ATM網側物理I/F27(物理レイヤの 処理を行う)でATMセルが受信されると(ステップ4 1)、そのATMセル化されたMACフレームがAAL /ATMレイヤ受信処理部2Aにて受信セルが各ATM コネクション(VPI/VCI値)ごとにデセル化処理 が施されてATM-MACフレームが再生され(ステッ れ、MACフレームのソースアドレスが参照されるる (ステップ43)。

【0064】また、このときの受信セルヘッダ値(VC I/VPI) はブリッジ特定テーブル2Eにも通知され る。このブリッジ特定テーブル2Eでは、渡された受信 セルヘッダ値(VCI/VPI)がマルチキャストAT Mコネクションのセルヘッダ値がどうかが調べられ(ス テップ44)、マルチキャストATMコネクションのセ ルヘッダ値である場合は、同一の起点を持つポイントー ョン群)の確立は、ブリッジ装置の立ち上げ時に行って 50 ポイントATMコネクションのセルヘッダ値をATM網

16

側MACアドレステーブル2Fに渡す(ステップ4 5)。また、渡された受信セルヘッダがポイントーポイ ントATMコネクションのセルヘッダ値である場合に は、そのセルヘッダ値をそのままATM網側MACアド レステーブル2Fに渡す。

【0065】ATM-MACアドレス参照部2Bでは、 受信したATM-MACフレームのソースアドレスを参 照し、これがこれまでに受信したことの無いMACアド レスであった場合は、これをATM網側MACアドレス テーブル2Fに登録する(ステップ46)。この際、該 10 として存在していても良い。 テーブル2Fには同時にブリッジ特定テーブル2Eから 通知されるポイントーポイントのATMコネクションの セルヘッダ値と、MACアドレスの値とが組で登録され る点に注意が必要である。また、受信したATM-MA Cフレームのソースアドレスがイーサネット側MACア ドレステーブルに登録されている場合は、これを削除す る(ステップ47)。前述のように、ATM網側MAC アドレステーブル2Fはエントリ情報としてMACアド レスと、該MACアドレスを有するホストを収容するブ リッジ装置へとつながるATMコネクションのVPI/ VCI値を持つことになる。このようにして、ブリッジ 装置はそれぞれのATMコネクションと送信側ブリッジ 装置との対応関係を把握しているため、このテーブル2 Fを参照することによって、どのMACアドレスを有す るホストはどのブリッジ装置に接続されているといった ことを知ることができ、イーサネット→ATM網側の流 れにおいて、AAL/ATMレイヤ送信処理部26が、 送出するMACフレームを収容するブリッジ装置(へと つながるATMコネクションのセルヘッダ値)を特定し 送出する際に、このテーブル2Fを用いることができ る。

【0066】また、該ブリッジ装置はこれらのテーブル 2 Fを一通り参照することにより、その時点で該ブリッ ジ装置が認識できた、ATM網側に存在するホストのM ACアドレスを知ることができる。この使い方は後述す るMACアドレスフィルタリング部2Cにて用いられ る。

【0067】該ATM-MACフレームは、ATM-M ACアドレス参照部2Bにて内部MACフレームのフォ ーマットに変換され、MACアドレスフィルタリング部 2Cに渡される。ここで、ATM網側MACアドレステ ーブル2Fに、該内部MACフレームのあて先アドレス に対応するポイントーポイントのATMコネクションの セルヘッダ値が登録されているかが検査される(ステッ プ48)。もし登録されている場合は、該MACフレー ムのあて先となるホストが該ブリッジ装置からみてAT M網側に存在することがわかり、ここで該内部MACフ レームは廃棄される(ステップ49)。もし、登録され ていない場合は該MACフレームのあて先となるホスト がイーサネット側に存在する可能性があると判断され

(ステップ4A)、該内部MACフレームはMACフレ ーム形成部2Dに渡される。このような構成をとること により、不要なMACフレームをイーサネット側に送出 する必要が無くなり、イーサネット内の不要なトラヒッ クを抑制できる。

【0068】なお、上記動作を迅速に行うために、AT M網側MACアドレステーブル2Fに、登録されている セルヘッダ値がポイントーポイントのATMコネクショ ンのセルヘッダ値であるか否かを示すピットがエントリ

【0069】MACフレーム形成部2Dでは、内部MA Cフレームをイーサネットにて定められたMACフレー ムフォーマットに従ってフォーマット変換してイーサネ ットフレームとした上で、イーサネット側物理インタフ ェース21にこれを渡す(ステップ4B)。該イーサネ ットフレームはイーサネット側物理 I / F 2 1を介して イーサネット側に送出される(ステップ4C)。

【0070】なお、MACフレームのあて先MACアド レスとしてブロードキャストアドレスが用いられている 場合について述べる。イーサネット→ATM網側方向に 20 ついては、MACアドレスフィルタリング部23におけ るフィルタリングは行わず、該MACフレームは該ブリ ッジ装置を起点とするマルチキャストATMコネクショ ン (例えばブリッジ装置11の場合は、ATMコネクシ ョン18)に投入される。ATM網→イーサネット側方 向については、MACアドレスフィルタリング部2Cに おけるフィルタリングを行わず、該MACフレームを透 過させることにより対処すれば良い。

【0071】このように、あて先MACアドレスを収容 30 しているブリッジ装置を特定できる場合は、該ブリッジ 装置へのポイントーポイントのATMコネクションを用 い、特定できない場合、もしくはブロードキャストフレ ームについては、マルチキャストのATMコネクション を用いることにより、ATM網内の無駄なMACフレー ムによるトラヒックを抑制することが可能になる。

【0072】また、本実施例のような学習機構を設ける ことで、自動的にMACアドレス情報と、セルヘッダ情 報(該MACアドレスを持つホストを収容するプリッジ 装置へとつながるポイントーポイントのATMコネクシ ョンの識別情報)との対応テーブル(ATM網側MAC アドレステーブル2F)を作成することができる。

【0073】このような動作を行うことによって、AT M網10に接続されたイーサネット1A~1D間のブリ ッジ接続を行うことができる。

【0074】次に、イーサネット1A~1D上に移動ホ ストが存在している場合について述べる。

【0075】例えば、図5に示すように、イーサネット 1D上のホスト51 (MACアドレス=#x) がイーサ ネット1 B上に移動する場合を考える。これまでの記述 50 から、ホスト51がイーサネット1D上に存在する場

合、各ブリッジ装置内のMACアドレステーブルには図 5のようにホスト51が登録されていることになる。

【0076】このホスト51がイーサネット1Dから異なるイーサネット(この場合1B)に移動した場合、図5のように各MACアドレステーブルに登録をされているため、イーサネット1B上のホスト(例えばホスト53)以外のホストは、あて先MACアドレスが#xであるようなMACフレームを送出しても、MACアドレステーブルによるフィルタリングで該MACフレームはイーサネット1B内に流入できない。例えば、イーサネット1B内に流入できない。例えば、イーサネット1Aまたは1Cを起点とするMACフレームは、ATMコネクション5Aまたは5Bを介してブリッジ装置14内にテーブルにより該MACフレームはイーサネット1Dに向けて送出されるが、移動後であるので該MACフレームは目的ホストに到達することができない。

【0077】また、仮にATM網側MACアドレステーブルに該MACアドレス#×が登録されておらず、マルチキャストATMコネクションを介して該MACフレームがブリッジ装置12に到達したとしても、ブリッジ装置12内のATM網側MACアドレステーブル2FにMACアドレス=#×が登録されているため、該MACフレームはブリッジ装置12内のMACアドレスフィルタリング部2Cにてフィルタリングされ、廃棄される。さらに、イーサネット1Dを起点とするMACフレームは、ブリッジ装置14内のイーサネット側MACテーブル24に「MACアドレス=#×」が登録されているため、該MACフレームはブリッジ装置14内のMACアドレスフィルタリング部23にてフィルタリング・廃棄されてしまう。

【0078】これに対処するために、本実施例では以下 の機能を付加する。即ち、移動したホストはあて先MA Cアドレスにブロードキャストアドレスを用いて、何ら かのMACフレームを送出する。すると、あて先MAC アドレスとしてブロードキャストアドレスを用いている ため、該MACフレームはブリッジ装置12を透過して 全ての他のブリッジ装置に(マルチキャストATMコネ クションを介して)到達する。その際、(1)イーサネ ット側からのMACフレームのソースアドレスが、AT M網側MACアドレステーブルに登録されている場合 は、これを削除する。また、該MACアドレスをイーサ 側MACアドレステーブルに登録する。(2) ATM網 側からのMACフレームのソースアドレスが、イーサ側 MACアドレステーブルに登録されている場合は、これ を削除する。また、該MACアドレスをATM網側MA Cアドレステーブルに登録するが、その際はどのブリッ ジ装置からの収容であるかについての情報(そのブリッ ジ装置へのポイントーポイントのATMコネクションの セルヘッダ値)も同時に登録する。

【0079】ここで、ATM網側MACアドレステーブ 50 ている。

ルをブリッジ装置ごとに別々に用意した場合は、上記(2)の動作において、該MACアドレスのATM網側MACアドレステーブルへの登録に際して、まず古い登録情報を削除し、その後、新たに収容が確認されたブリッジ装置に対応するATM網側MACアドレステーブルに該MACアドレスを登録するという2つの手順を踏むことが必要となる。

> 【0081】このように、ATM網のように単一の物理 インタフェースに複数の仮想コネクションが多重される 場合に、ATM網側MACアドレステーブルを用意する 場合は、対応するブリッジ装置ごとに該テーブルを用意 するのに比べて、対応するブリッジ装置をエントリとし て持つことが上記の点で有効である。

20 【0082】テーブル更新後の様子を図6に示す。このように、あて先MACアドレス=#x宛のMACフレームは、ポイントーポイントATMコネクション61,62,63を介して転送される。また、以上述べたような移動ホストの存在を考慮したブリッジ装置の処理シーケンスを図3および図4に示した。

【0083】このような機能をATMブリッジ装置に付加することにより、ATMブリッジ接続環境における移動ホストへの対応を行うことができる。

(第2の実施例)図7に、本発明の第2の実施例に関わ30 るLAN間接続の様子を示す。これは、ATM網内に存在するホストについて、LANエミュレーションが実現されている場合の実施例である。このように、本実施例のシステムはATM網70、ブリッジ装置71~73、LANエミュレーションサーバ74、イーサネットLAN7A~7Cおよびホスト7D~7Fからなる。なお、ATM網70、ブリッジ装置71~73およびイーサネットLAN7A~7Cは、第1の実施例と同様の機能を持つものとする。

【0084】このシステムでは、イーサネットLAN7 A~7 C、及びLANエミュレーションサーバ(LEサーバとも呼ぶ)に接続されたホストは、互いに第1の実施例で示されたようなブリッジ接続をされており、同一のネットワークアドレス(ネットID、あるいはサブネットID)を持つ。よって、例えばLEサーバ74を起点とし、他の全てのブリッジ接続されたブリッジ装置、及び他のLEサーバを終点とする例えば図9のATMマルチキャストコネクション93や、LEサーバ74を起点とし、他のブリッジ装置71~73をそれぞれ終点としたポイントーポイントATMコネクションが確立され

【0085】ここで、LEサーバに接続されたホストは、あたかもイーサネットLAN7A~7Cに接続されたがごとく振る舞うため、「LANエミュレーションがなされている」と表現される。このため、該LEサーバに接続されたホストでは、イーサネットに接続されていることを前提に動作している既存ソフトウエアをそのまま使用することができる。

【0086】図8に、LEサーバに接続されたホスト7 D~7Fの内部構造を示す。本実施例の場合、LEサー バに接続されたホスト7D~7Fは自分がイーサネット に接続されているか、あるいはイーサネットとブリッジ 接続されていると認識しており、LANエミュレーショ ンを行うパケットに関し、該ホストが外部に送出しよう とするレイヤ3パケット(例えばIPパケット)を、M ACフレームに格納した後に、これをATMセル化して ATM網に投入、あるいはATM網からMACフレーム の形でパケットが到着する。このMACフレームは、ブ リッジ接続された他のLEサーバ、あるいはブリッジ装 置との間で同意されたフォーマットのMACフレームで あり、ATM-MACフレーム生成部82にて生成され る。ここでは、このMACフレームをATM-MACフ レームと呼ぶ。即ち、ATM-MACフレームとは、A TM網内をブリッジ接続されたブリッジ装置、あるいは LEホストがMACフレームのやり取りを行う、そのフ オーマットのMACフレームを指す。

【0087】ここで、該ホストとLEサーバ間には、双方向のATMコネクションが1本張られており、MACフレームのやり取りは該ATMコネクションを介して行うものとする。このATMコネクションの識別子(セルヘッダ値)は、ホストは認識しており、該ホストが外部に送出するATMーMACフレーム、あるいは外部から該ホストに入力されるATMーMACフレームは、この場合該ATMコネクションを通ることになる。このATMコネクションに対してAAL/ATMレイヤ送信処理部85がATMーMACフレームのセル化の上、ATM網側物理インタフェース86を介して投入する。

【0088】ATM網側から該ホストに該ATMコネクションを介して入力されたセルは、ATM網側物理インタフェース86を経て、AAL/ATMレイヤ受信処理部87にてデセル化され、まずMACフレームが再生される。再生されたMACフレームは、ATMーMACフレームは、ATMーMACフレームが自ホスト宛のものであるのかを確認され、自ホスト宛であることが確認されたならば、分岐部89にて該ATMーMACフレームのフレーム種別にしたがって、ARP/RARP/InARP処理を行うか、自ホストのネットワークレイヤ処理部81に取り込むかが判断、分岐される。ARP/RARP/InARP処理を行うと判断された場合は該ATMーMACフレームはARP/RARP/InARP処理部84に渡され、該処理を受けた

後、ここにて生成したATM-MACフレームを合流部83にて、ATM-MACフレーム生成部82からのフレームと多重化し、ATM網側に送出する。自ホストに取込むと判断された場合、MACヘッダ/トレイラをはずし、これをネットワークレイヤパケットとした後に、ネットワークレイヤ処理機能に渡す。

【0089】また、前述のようにホスト7D~7Fは、ARP/RARP/InARPなどの各処理機能を内部 10 に有している。ここで生成したATM-MACフレーム (ARP応答、RARP応答、InARP応答等)は、ホストの上位レイヤ(ネットワークレイヤ以上)の処理機能側から送られてきたATM-MACフレームと多重化され、ATMセル化の後ATM網側に送出される。

【0090】次に、LANエミュレーションサーバ74 について説明する。

【0091】図10に、第1の実施例で説明したと同様 のブリッジ接続を行う場合のLANエミュレーションサ ーバ74の内部構成を示す。また、このLANエミュレ 20 ーションサーバ74の処理シーケンスを図11に示す。 【0092】ATM網側物理インタフェース101から ATMセル化されたATM-MACフレームを受信する と(ステップ111)、これらはAAL/ATMレイヤ 受信処理部102でATM-MACフレームに再生され (ステップ113)、ATM-MACアドレス登録部1 03に渡される。その際、AAL/ATMレイヤ受信処 理部102と、ATM-MACアドレス登録部103 は、第1の実施例の場合のATM網側MACアドレステ ーブル2Fの登録の際と同様に、受信セルのセルヘッダ 30 値やソースMACアドレスを参照して、MACアドレス テーブル106に順次登録していく(ステップ11 2)。ここで、LANエミュレーションサーバが直接サ ポートしているホスト(LANエミュレーションホス ト、LEホストとも呼ぶ)については、このMACアド レステーブル106には登録を行わない。このことによ り、次段のMACアドレス参照部104による、あて先 MACアドレスのフィルタリングの際、LEホスト宛の ATM-MACフレームが必ず廃棄されてしまうことを 未然に防ぐことが可能となる。このLEホストのMAC 40 アドレスについてはMACアドレステーブル106に登 録しないという動作は、LANエミュレーションテーブ ル107(後述)に登録されているMACアドレスにつ いては、テーブル106に登録しないといった方式で例 えば実装を行うことができる。

【0093】ここで、MACアドレス参照部104では、以下のような動作を行う。まず、LEテーブル107を参照して、処理中のMACフレームのあて先アドレスがLEテーブルに登録されているかを検証する(ステップ114)。もし、処理中のMACフレームのあて先77でである。アドレスが登録されている場合は、該あて先MACアド

レスにて示されるあて先はLEホストであると判断し (ステップ115)、このLEホストへとつながるAT Mコネクションのセルヘッダ値をLEテーブルからフェ ッチし、このセルヘッダ値を該MACフレームとともに AAL/ATMレイヤ送信処理部105に送出する(ス テップ116)。

【0094】一方、処理中のMACフレームのあて先アドレスがLEテーブル107に登録されていなかった場合は、該MACフレームのあて先アドレスはブロードキャストアドレスか、該LEサーバが直接収容していない 10 ホストであると判断する (ステップ117)。ここから先の処理は、該MACフレームを送出したホストがLEサーバが直接収容するLEホストである場合と、該LEサーバとブリッジ接続されているブリッジ装置あるいは他LEサーバである場合とで処理が異なる。

【0095】すなわち、該MACフレームのソースアド レスがLEテーブルに登録されているかどうかを検証す る(ステップ118)。ここで、該MACフレームのソ ースアドレスがLEテーブルに登録されていない場合 は、該MACフレームは該LEサーバとブリッジ接続さ れているブリッジ装置/他LEサーバからのMACフレ ームである。そこで、該MACフレームのあて先アドレ スがブロードキャストアドレスかどうかを調べ (ステッ プ11E)、ブロードキャストアドレスでない場合は、 該MACフレームを廃棄する(ステップ11F)。これ は、LEテーブルを参照し、該LEサーバが該あて先M ACアドレスを持つホストを収容していないことが保証 されたことによる。これに対し、該MACフレームのあ て先アドレスがブロードキャストアドレスである場合 は、該MACフレームを本LEサーバが収容する全ての 30 意しておき、 LEホストに送出する (ステップ11G~11H)。こ の理由については後述する。

【0096】これに対し、該MACフレームのソースアドレスがLEテーブルに登録されている場合は、該MACフレームは該LEサーバが直接収容しているLEホストからのMACフレームである。よって、該MACフレームのあて先アドレスがブロードキャストアドレスかどうかを検証し(ステップ119)、ブロードキャストアドレスの場合は、このMACフレームを本LEサーバが収容する全てのLEホスト、ブリッジ接続された全ての他ブリッジ装置および他LEサーバに送出する(ステップ11D~11H)。一方、該MACフレームのあて先アドレスがブロードキャストアドレスでない場合は、第1の実施例と同様に以下の動作を行う。

【0097】すなわち、該MACフレームのあて先MACアドレスがMACアドレステーブル106に登録されているかどうかを調べ(ステップ11A)、未登録のアドレスである場合は、該MACフレームをブリッジ接続している全ての他ブリッジ装置、他LEサーバに行きわたるように送出する(ステップ11C~11H)。一

方、該MACフレームのあて先MACアドレスがMACアドレステーブル106に登録されている場合は、該テーブル106に登録されたセルヘッダ値を付与した上で、該ATMーMACフレームをATMセル化したものをATM網側に送出する(ステップ11B~11H)。【0098】このようにすることにより、あて先MACアドレスがブロードキャストアドレス、またはブロードキャストを行わなければいけないMACフレーム(放送MACフレームと呼ぶ)がATM網内を無限に循環することを未然に防ぐことができる。即ち、ATM網内の他のブリッジ装置かしたサーバから送出された該放送MACフレームは、再び他のブリッジ装置、あるいはしまサーバ側へ返送(リレーイング)すると、該他のしまサーバ側へ返送(リレーイング)すると、該他のしまサーバが同様の動作を行い、該放送MACフレームが無限にしまりでである。

【0099】上記のように、LEサーバが受信したMA Cフレームのソースアドレスを検証し、これがブリッジ 接続された他ブリッジ装置、あるいはLEサーバからの MACフレームである場合、もしくは該LEサーバが直 20 接収容するLEホストでない場合は、該MACフレーム をLEホスト側にのみ転送し、他ブリッジ装置、他LE サーバには転送しないことにより、上記の無限ループを 未然に防ぐことができる。

【0100】ここで、あて先MACアドレスがブロードキャストアドレスや、MACアドレステーブル106に登録されていないMACアドレスであるようなMACフレームは、例えば図7の実施例にあるようなブリッジ接続/LANエミュレーションを行う場合には、図9のようにマルチキャストコネクション91,92,93を用意しておき、

(1) LEサーバが直接収容する全てのLEホストへ転送するMACフレームについては、マルチキャストコネクション92に対して送出する。(図11のアルゴリズムのステップ11Gの時)

(2) ブリッジ接続された他ブリッジ装置、他LEサーバの全てに転送するMACフレームについては、マルチキャストコネクション93に対して送出する。(図11のアルゴリズムのステップ11Cの時)

ドレスの場合は、このMACフレームを本LEサーバが (3) LEサーバが直接収容する全てのLEホストと、 収容する全てのLEホスト、ブリッジ接続された全ての 40 ブリッジ接続された全ての他ブリッジ装置、他LEサー 他ブリッジ装置および他LEサーバに送出する(ステッ パに対して転送するMACフレームについてはマルチキ プ11D~11H)。一方、該MACフレームのあて先 ヤストコネクション91に対して送出する。(図11の アドレスがブロードキャストアドレスでない場合は、第 アルゴリズムのステップ11Dの時) といった方法によって実現しても良い。

【0101】前述のように、LEサーバをATM網におけるブリッジ接続に参加させる場合は、そのMACフレームのソースアドレスによって、各種のブロードキャストの方法が必要であった。このような各種マルチキャストコネクションを用意しておくことにより、上記LEサ 50 一バをブリッジ接続させる場合に必要な各種のブロード

キャストに対する対応を、ATM網にて容易に実現する ことのできるマルチキャストコネクションにより、簡便 に行うことができる。

【0102】LANエミュレーションサーバが収容して いるホストについては、LANエミュレーションテーブ ル107に、そのホストのMACアドレスと、そのホス トへとつながるポイントーポイントのATMコネクショ ンのセルヘッダ値とが登録されている。この登録は、例 えばLANエミュレーションサーバ、あるいはLANエ ミュレーションホストの立ち上げ時や変更時に行えば良

(第3の実施例) 図12に本発明の第3の実施例に関わ るLAN間接続の様子を示す。このように、本実施例の システムはATM網120、ブリッジ装置121~12 4、イーサネットLAN12A~12Dからなる。AT M網120とイーサネットLAN12A~12Dの機能 は、第1の実施例と同様である。

【0103】イーサネットLAN12A~12Dは、A TM網120を介してブリッジ接続されており、これら のイーサネットLAN12A~12Dに接続されたホス トのネットワークレイヤアドレス(例えばIPアドレ ス) は、同一のネットワークアドレス (ネット I D、あ るいはサブネットID)を持つ。

【0104】これらのブリッジ装置121~124間に は、それぞれのブリッジ装置を起点とし、隣接するブリ ッジ装置を終点とするポイントーポイントATMコネク ション125~128が確立されている。即ち、図12 から分かるように、これらのATMコネクションは全て のブリッジ装置をループ状に結合するように構成される ことになる。ブリッジ接続された各イーサネット間のデ ータ(MACフレーム)のやり取りは、これらのATM コネクションを介して行われる。

【0105】次に、ブリッジ装置の機能を図12のブリ ッジ装置121を例として説明する。図13に、ブリッ ジ装置121の内部構成を示す。また、ブリッジ装置1 21における処理シーケンスとして、イーサネット→A TM網側へのデータの流れを図14に、またATM網→ イーサネット側へのデータの流れを図15に示す。

【0106】まず、図13および図14を参照しながら 置の機能について説明する。

【0107】イーサネット側物理インタフェース部13 1、MACアドレス参照部132、MACアドレスフィ ルタリング部133、イーサネット側MACアドレステ ーブル134、ATM-MACアドレスフレーム形成部 135は、それぞれ第1の実施例におけるイーサネット 側物理インタフェース部21、MACアドレス参照部2 2、MACアドレスフィルタリング部23、イーサネッ ト側MACアドレステーブル24、ATM-MACアド レスフレーム形成部25と同様の機能を持つ。

【0108】図14のアルゴリズム141~146は、 図3のアルゴリズム31~36と動揺の処理を行うこと を示す(MACアドレスのATM網側テーブルに対する 処理を除く)。

【0109】ATM-MACアドレスフレーム形成部1 35で形成されたATM-MACフレームは、ATM-MACフレーム多重化部136に送られる。ATM-M ACフレーム多重化部136は、ATM-MACフレー ム形成部135及びMACアドレスイーサネット側フィ 10 ルタリング部13Cの2カ所からATM-MACフレー ムを送られ、これらを多重化してAAL/ATMレイヤ 送信処理部137に渡す機能を持つ(ステップ14 7)

【0110】AAL/ATMレイヤ処理部137は、A TM-MACフレーム多重化部136から受け取ったA TM-MACフレームのATMセル化を行う。このと き、セルヘッダ値としては、ループ状のATMコネクシ ョン群のうち、該ブリッジ装置を起点としたATMコネ クション(例えば図12のブリッジ装置121から見た 20 場合は、ATMコネクション125)のセルヘッダ値を 付与する。

【0111】ATMセル化されたMACフレームは、A TM網側物理 I/F138を介して該セルヘッダ値にて 表されるATMコネクションに投入される(ステップ1 48)。前述のように、このATMコネクション群はA TM網内でブリッジ装置間をループ状に接続するように 確立されている。これらのATMコネクションの確立、 変更は、ブリッジ装置の立ち上げ時、あるいは変更時に 行う。

【0112】このように、ATM網内を転送されるMA Cフレームは、ブリッジ装置間をループ状につなぐAT Mコネクションのみ、基本的にはブリッジ装置の数だけ のATMコネクションを流れることになるため、ブリッ ジ接続のために消費するATM網内の網資源を最小限と することができる。

【0113】ブリッジ装置121からATM網内に投入 された該ATM-MACフレームは、ATMコネクショ ン125を介してブリッジ装置122に転送され、次い で後述する受信シーケンスを経た後、ATMコネクショ イーサネット→ATM網側の流れについてのブリッジ装 40 ン126を介してブリッジ装置124へ、ATMコネク ション127を介してブリッジ装置123へ、ATMコ ネクション128を介してブリッジ装置121へ、とル ープを描くごとく転送される。ここで、ATM網から見 て受信側となるブリッジ装置122における処理のシー ケンスとしてATM網→イーサネット側のデータの流れ を図13および図15を参照しながら説明する。

> 【0114】受信側のブリッジ装置には、該ブリッジ装 置を終点とする該ブリッジ接続用のATMコネクション が1本だけ張られている。このATMコネクションを介 50 して送られてきたATMセルをATM網側物理インタフ

2からみたブリッジ装置124に転送されることにな る。

26

ェース138、AAL/ATMレイヤ受信処理部13A を介してATM-MACフレームを再生され、ATM-MACソースアドレス参照・廃棄部13Bに渡される  $(x_{7}, x_{7}, x_{1}, x_{1},$ 

【0115】ATM-MACソースアドレス参照・廃棄 部13Bでは、ATM-MACフレームを受信すると、 そのATM-MACフレームのソースアドレスを参照す る。このソースMACアドレスとイーサネット側MAC アドレステーブル134内のMACアドレス群とを比較 し(ステップ153)、一致すれば該ATM-MACフ レームを廃棄する(ステップ154)。これは、比較結 果が一致した場合は参照しているATM-MACフレー ムが該ブリッジ装置を起点としてループ状のATMコネ クション群に投入されたと考えられ、このATM-MA Cフレームが再びループ状のATMコネクション群に投 入されて無限にループを回り続けるのを防ぐためであ る。

【0116】比較結果が一致しない場合は該MACフレ ームは他のブリッジ装置が送出したものであると考えら れ、宛先ホストが該ブリッジ装置に接続されたイーサネ ット側に存在する可能性がある(ステップ155)。

【0117】この後、ATM-MACフレームはATM -MAC宛先アドレスイーサネット側フィルタリング部 13Cに渡される。ここではMACフレームの宛先MA Cアドレスが参照され、イーサネット側MACアドレス テーブル134に登録されているMACアドレスと一通 り比較される(ステップ156)。もし参照対象のMA Cアドレスがここに登録されていたとすると (ステップ 157)、該MACフレームの宛先ホストは該ブリッジ 装置が収容していることとなり、該フレームをここより 先のブリッジ装置に転送する必要はなくなる。このた め、該ATM-MACフレームはMACフレーム形成部 13Dに対してのみ転送され、ATM-MACフレーム 多重化部136に対しては転送されない。なお、該宛先 MACアドレスがブロードキャストアドレス、あるいは マルチキャストアドレスであるような場合は、該ATM -MACフレームは、ここで廃棄はされず、ATM-M ACフレーム多重化部にも送られることはいうまでもな V١.

MACアドレスがイーサネット側MACアドレステーブ ルに登録されていないとすると、該MACアドレスを有 するホストは、該ブリッジ装置が収容している可能性 も、更に下流のブリッジ装置が収容している可能性も両 方あり(ステップ158)、該ATM-MACフレーム はMACフレーム形成部13Dと、ATM-MACフレ ーム多重化部136の両方に転送されることになる (ス テップ159)。ここで、ATM-MACフレーム多重 化部136に転送されたATM-MACフレームは、次 段のブリッジ装置、例えば、図12のブリッジ装置12

【0119】MACフレーム形成部13Dは、受け取っ たATM-MACフレームをイーサネットのMACフレ ームに変換してイーサネット側物理インタフェース13 1に送出する機能を有する(ステップ5A、15B)。 【0120】なお、MACフレームのあて先MACアド レスとしてブロードキャストアドレスが用いられている 場合について述べる。イーサネット→ATM網側方向に 10 ついては、MACアドレスフィルタリング部133にお けるフィルタリングは行わず、該MACフレームは次の ブリッジ装置へとつながる該ブリッジ装置を起点とする ATMコネクション(例えばブリッジ装置122の場合 はATMコネクション126)に投入される。ATM網 →イーサネット側方向については、ATM-MAC宛先 アドレスフィルタリング部13Cにおけるフィルタリン グを行わず、該MACフレームをイーサネット側に透 過、更に該MACフレームを次段のブリッジ装置にリレ ーイングさせることにより対処すれば良い。

【0121】このような動作を行うことによって、AT M網120に接続されたイーサネット12A~12D間 のブリッジ接続を行うことができる。

(第4の実施例) 図16に、本発明の第4の実施例に関 わるLAN間接続の様子を示す。このように、本実施例 のシステムはATM網160、ブリッジ装置161~1 63、イーサネットLAN16A~16Cからなる。A TM網160およびイーサネットLAN16A~16C の機能は、第1の実施例と同様である。

【0122】イーサネットLAN16A~16CはAT 30 M網160を介してブリッジ接続されており、これらの イーサネットLAN16A~16Cに接続されたホスト は、同一のネットワークアドレス(ネットID、あるい はサブネットID)を持つ。

【0123】図16から分かるように、これらのブリッ ジ装置161~163はそれぞれのブリッジ装置を起点 とし、その他のブリッジ装置を順に経由して回るATM コネクション群をそれぞれ持つ。例えば、ブリッジ装置 161に関してはブリッジ装置161を起点とし、ブリ ッジ装置162を終点とするATMコネクション164 【0118】もし、ステップ156において参照対象の 40 -aと、ブリッジ装置162を起点とし、ブリッジ装置 163を終点とするATMコネクション164-bのA TMコネクション群である。このようなATMコネクシ ョン群を各プリッジ装置が各々有しており、図16の例 ではブリッジ装置162,163において、各々このよ うなATMコネクション群165-a~b,166-a ~bが確立されている。ブリッジ接続された各イーサネ ット間のデータ (MACフレーム) のやり取りは、これ らのATMコネクションを介して行われる。

> 【0124】次に、本実施例におけるブリッジ装置の機 50 能を図16のブリッジ装置161を例として説明する。

図17にブリッジ装置161の内部構成を示す。

【0125】まず、図17を参照しながらイーサネット →ATM網側の流れについてのブリッジ装置の機能につ いて説明する。

【0126】イーサネット側物理インタフェース部17 1、MACアドレス参照部172、MACアドレスフィ ルタリング部173、イーサネット側MACアドレステ ーブル174、ATM-MACフレーム形成部175 は、それぞれ第1の実施例におけるイーサネット側物理 インタフェース部21、MACアドレス参照部22、M ACアドレスフィルタリング部23、イーサネット側M ACアドレステーブル24、ATM-MACフレーム形 成部25と同様の機能を持つ。ただし、イーサネット側 MACアドレステーブル174は、ATM-MACソー スアドレス参照・廃棄部17Bからも参照される点は、 第1の実施例との差分である。

【0127】ATM-MACアドレスフレーム形成部1 75で形成されたATM-MACフレームは、ATM-MACフレーム多重化部176に送られる。ATM-M ACフレーム多重化部176は、ATM-MACフレー ム形成部175、及びATM-MAC宛先アドレスイー サネット側フィルタリング部17Cの2カ所からATM -MACフレームを送られ、これらを多重化してAAL /ATMレイヤ送信処理部177に渡す機能を持つ。こ の時、ATM-MACフレーム形成部175から送られ てきたATM-MACフレームには、該ブリッジ装置が 起点となる前述のATMコネクション群のセルヘッダ値 を、ATM-MAC宛先アドレスイーサネット側フィル タリング部17Cから送られてきたATM-MACフレ ームには、並行してセルヘッダ値対応テーブル17E (後述) から送られてくるセルヘッダ値をそれぞれ付与 してATMセル化することになる。

【0128】AAL/ATMレイヤ送信処理部177 は、ATM-MACフレーム多重化部176から受け取 ったATM-MACフレームのATMセル化を行う。こ のとき、セルヘッダ値は、前述のようにATM-MAC フレーム多重化部176から指定されたものを用いる。 【0129】ATMセル化されたMACフレームは、A TM網側物理 I / F 1 7 8 を介して、該セルヘッダ値に て表されるATMコネクションに投入される。前述のよ うに、このATMコネクション群はATM網内でプリッ ジ装置間をくまなく回って接続するように確立されてい る。これらのATMコネクションの確立、変更は、ブリ ッジ装置の立ち上げ時、あるいは変更時に行う。

【0130】ブリッジ装置161からATM網内に投入 された該ATM-MACフレームは、ATMコネクショ ン164-aを介してブリッジ装置162に転送され、 その後後述する受信シーケンスを経た後、ATMコネク ション164-bを介してブリッジ装置163へと各ブ リッジ装置をくまなく回ることになる。ここで、ATM 50 リッジ装置が新規にブリッジ接続に加わってきた場合

網から見て受信側となるブリッジ装置162における処 理のシーケンスとしてATM網→イーサネット側のデー タの流れを図17を参照しながら説明する。

【0131】受信側のブリッジ装置には、該ブリッジ装 置を終点とするATMコネクションが(全ブリッジ装置 の総数-1) 本だけ張られている。該ブリッジ装置に は、これらの複数のATMコネクションからのセルが同 ーインタフェースに対してマルチプレクスされて送られ てくるため、これらをVPI/VCI値を参照してセル 10 ヘッダ値ごとにデマルチプレクスする必要がある。

【0132】ATM網側物理インタフェース178(物 理レイヤの処理を行う)で受信したATMセルは、AA L/ATMレイヤ受信処理部17Aにて受信セルがVP I/VCI値ごとにデセル化処理が施され、ATM-M ACフレームが再生され、ATM-MACソースアドレ ス参照・廃棄部17Bに渡される。また、そのATM-MACに付与されてきたセルヘッダ値(入力セルヘッダ 値と呼ぶ)がセルヘッダ値対応テーブル17Eに渡され る。

【0133】ATM-MACソースアドレス参照・廃棄 20 部17B、ATM-MAC宛先アドレスイーサネット側 フィルタリング部17Cの機能は、第3の実施例の同名 の機能と同様である。

【0134】ただし、ATM-MAC宛先アドレスイー サネット側フィルタリング部17CからATM-MAC フレーム多重化部176に対して送られるATM-MA Cフレームには、セルヘッダ値対応テーブル17Eから 出力される出力セルヘッダ値が並行して送られ、該AT M-MACフレームにはこの出力セルヘッダ値が付与さ 30 れてATM網側に出力される。

【0135】ここで、セルヘッダ値対応テーブル17E とは、ブリッジ装置を起点とし、その他のブリッジ装置 をくまなく回る前述のATMコネクション群について、 該プリッジ装置に入力されてくるATMコネクションの セルヘッダ値と該ブリッジ装置から出力されるATMコ ネクションのセルヘッダ値との対応テーブルである。よ って、該ブリッジ装置が上記ATMコネクション群の終 点となっている場合には、出力セルヘッダ値には「ヌ ル」がエントリされている。

【0136】このように上記ATMコネクション群は、 40 各ブリッジ装置内のセルヘッダ値対応テーブル17Eに てお互いの対応が設定されるため、全てのブリッジをく まなく回りさえすれば、その回る順序については任意で あるという特徴を得ることができる。このことにより、 例えば非常にMACフレームのやり取りの多いブリッジ 装置を、上記ATMコネクション群の上流に持っていく ことによって、該ブリッジ装置から下流には、余計なM ACフレームは流れることなく吸収され、全体のトラヒ ック量を少なくすることが可能となる。また、新たにブ

は、該ブリッジ装置をこれらのATMコネクション群の 最下流に位置させることにより、容易にブリッジ接続加 入の初期設定を行うことができる。さらに、ブリッジ間 のトラヒックの大きさなどにより、上記これらのATM コネクション群の各ブリッジ装置へ回る順番を動的に変 更することも可能である。

【0137】次に、MACフレームのあて先MACアド レスとしてブロードキャストアドレスが用いられている 場合について述べる。イーサネット→ATM網側方向に ついては、第3の実施例と同様である。ただし、該ブリ ッジ装置を起点とするATMコネクション群を用いてこ れを行うことはいうまでもない。ATM網→イーサネッ ト側方向については、ATM-MAC宛先アドレスフィ ルタリング部17Cにおけるフィルタリングを行わず、 該MACフレームをイーサネット側に透過、更に該MA Cフレームを次段のブリッジ装置にリレーイングさせる ことにより対処すれば良い。

【0138】このような動作を行うことによって、AT M網160に接続されたイーサネット16A~16C間 のブリッジ接続を行うことができる。

【0139】なお、第2の実施例のLANエミュレーシ ョンサーバのブリッジ接続は、第3および第4の実施例 のブリッジ接続に対しても、容易に適用が可能である。

【0140】また、第1、2の実施例において、ブリッ ジ装置/LEサーバ間にポイントーポイントのATMコ ネクションをメッシュ状に確立するのではなく、全ての ブリッジ装置/LEサーバに到達可能な1つ、もしくは 複数の論理的スパニング木を構成し、スパニング木の各 リンク(エッジ)をATMコネクションで構成し、スパ ニング木のノードとなる各ブリッジ装置/LEサーバ は、受け取ったMACフレームのあて先アドレスを参照 して、スパニング木をたどりつつ目的ホスト(あて先) まで到達する方法をとることも可能である。

【0141】また、ここまでで説明したLANエミュレ ーションサーバにマルチキャストサーバの機能が実装さ れていても良い。

【0142】さらに、本実施例ではプリッジ接続/LA NエミュレーションされるLAN方式として、イーサネ ットを例として示したが、その他のLAN方式(例えば トークンリング、トークンバス、FDDI等) に関して も、全く同様に適用することができることはいうまでも

【0143】また、本実施例にて示した方式の適用可能 分野はATM網に限定されるものでではなく、フレーム リレー網等の仮想コネクション網にも容易に適用が可能 である。

# [0144]

### 【発明の効果】

(1) 本発明の第1のATMブリッジ装置によれば、A TM網内においてブリッジ接続されるブリッジ装置間で 50 ANのエミュレーションを行うホストを該ブリッジ装置

MACフレームを転送する際、マルチキャストが必要な MACフレームのみをマルチキャストATMコネクショ ンを介して転送することができ、あて先MACアドレス を持つホストを収容しているブリッジ装置が明らかな場 合には、該ブリッジ装置とのポイントーポイントのAT Mコネクションを用いて該MACフレームの転送を行 い、該MACアドレスを持つホストを収容するブリッジ 装置以外には該MACフレームは転送しないことが可能 となるため、ATM網やブリッジ装置内外のトラヒック 10 量を削減することが可能になる。

【O145】また、あて先MACアドレスを収容してい るブリッジ装置が明らかな場合、ポイントーポイントA TMコネクションを用いて該MACフレームの転送を行 うことで、マルチキャストサーバを用いるマルチキャス トを行う場合と異なり、最小のレイテンシで該MACフ レームの転送を行うことができる。

【0146】 (1-1) 第1のATMブリッジ装置にM ACアドレスとATMセルヘッダ値をエントリとするテ ーブルを持ち、ATM網側インタフェースから受信した 20 MACフレームのソースアドレス値が該テーブルに未登 録の時は該ソースアドレス値と該MACフレームの転送 元となるブリッジ装置へとつながるポイントーポイント ATMコネクションのセルヘッダ値を登録し、ATM網 側インタフェースから送出するMACフレームのあて先 アドレスが該テーブルに登録されている場合は該テーブ ルにエントリされているセルヘッダ値を付与してATM 網側インタフェースに送出し、登録されていない時ある いはあて先アドレスがブロードキャストアドレスの時 は、マルチキャストコネクションのセルヘッダ値を付与 30 してATM網側インタフェースに送出することにより、 自動的にMACアドレス情報とセルヘッダ情報との対応 テーブルを作成することができ、ポイントーポイントA TMコネクションを用いた効率的なブリッジ接続を行う 環境を自動的に構築することが可能となる。

【0147】(1-2)また、該ブリッジ装置をリーフ とするマルチキャストコネクションのセルヘッダ値と、 該ブリッジ装置と該マルチキャストコネクションのルー トとなるブリッジ装置とをつなげるポイントーポイント のATMコネクションのセルヘッダ値との対応テーブル 40 を有することにより、上記MACアドレス値と該MAC アドレスを有するホストを収容するブリッジ装置へとつ ながるポイントーポイントATMコネクションのセルへ ッダ値の対応関係の登録を行う場合に、該MACフレー ムをマルチポイントのATMコネクションにて受信した 場合でも、該テーブルを参照することにより簡便にポイ ントーポイントのATMコネクションのセルヘッダ値を 登録することができる。

【0148】(2)本発明の第2のATMブリッジ装置 は、ATM網との物理インタフェースを持ち、他方式L

を起点とするATMコネクションを介して直接収容し、かつATM網との物理インタフェースから入力されるMACフレームが他方式LANのエミュレーションを行うホストから送出されたものであるか、ATM網を介してブリッジ接続されるその他のブリッジ装置から送出されたものであるかを識別する手段を有することにより、LANエミュレーションを行うホストからのMACフレームとATM網を介してブリッジ接続されるその他のブリッジ装置から送出されたMACフレームとで、別々のアクションを起こすことができ、送出元によって該フレームのリレーイング先を変更するといった対処が可能となる。

【0149】(2-1)また、ATM網との物理インタ フェースから入力されたMACフレームのソースアドレ スを参照し、該MACフレームのあて先アドレスがプロ ードキャストアドレスである場合に該MACフレームの ソースアドレスが上記LANエミュレーションホストで ある場合は、該MACフレームを該ブリッジ装置が収容 する上記LANエミュレーションを行うホスト全てと該 ブリッジ装置がATM網を介してブリッジ接続する全て の他ブリッジ装置に転送し、MACフレームのソースア ドレスが、上記他ブリッジ装置である場合は、該MAC フレームを該ブリッジ装置が収容するLANエミュレー ションを行うホスト全てにのみ転送する手段を有してい ることにより、あて先MACアドレスがブロードキャス トアドレス、またはブロードキャストを行わなければい けないMACフレームがATM網内を無限に循環するこ とを未然に防ぐことができる。即ち、ATM網内の他の ブリッジ装置から送出された該放送MACフレームは、 再びその他のブリッジ装置側へ返送すると、該ブリッジ 装置が他のLANエミュレーションホストを直接収容す るブリッジ装置である場合は、該ブリッジ装置が同様の 動作を行い、該放送MACフレームが無限に他のLAN エミュレーションホストを直接収容するブリッジ装置間 を転送されることになる。上記のように、他方式LAN のエミュレーションホストを直接収容するブリッジ装置 が受信したMACフレームのソースアドレスを検証し、 これがブリッジ接続された他ブリッジ装置からのMAC フレームである場合、もしくは、該ブリッジ装置が直接 収容するLANエミュレーションホストでない場合は、 該MACフレームをLANエミュレーションホスト側に のみ転送し、他ブリッジ装置には転送しないことによ り、上記の無限ループを未然に防ぐことができる。

【0150】また、スパニング木をブリッジ装置間それぞれのルートにおいて設定すること無く、簡便なルールでブロードキャストフレームの無限ループを未然に防ぐことが可能となる。

【0151】 (2-2) 該ATM網との物理インタフェ ーサネッースから入力されたMACフレームのソースアドレスを 【図5】 参照し、MACアドレスとセルヘッダ値をエントリとす *50* 作説明図

るテーブル手段にATM網とのインタフェースから受信 したMACフレームのソースアドレスが未登録の場合 は、該ソースMACアドレスと該MACフレームが入力 されてきたATMコネクションのセルヘッダ値を登録 し、該MACフレームのあて先アドレスが上記テーブル 手段に登録されている場合は、このテーブル手段に対応 してエントリされているセルヘッダ値を付与してATM 網との物理インタフェースに送出し、ATM網との物理 インタフェースから受信したMACフレームのあて先ア ドレスが上記テーブル手段に未登録である場合に、該M ACフレームのソースアドレスがLANエミュレーショ ンホストである場合は該MACフレームを該ブリッジ装 置がATM網を介してブリッジ接続する全ての他ブリッ ジ装置に転送し、該MACフレームのソースアドレスが 他ブリッジ装置である場合は該MACフレームを廃棄す る手段を有することにより、第1のATMブリッジ装置 と同様に、自動的にMACアドレス情報と、セルヘッダ 情報との対応テーブルを作成することができ、前述のポ イントーポイントATMコネクションを用いた効率的な 20 ブリッジ接続を行う環境を自動的に構築することが可能 となるとともに、不要なMACフレームについてはリレ ーイングしない機構が備わっていることから、扱うMA Cフレームがあて先MACアドレスが該テーブル手段に 登録されていないMACフレームであった場合に、該M ACフレームがブリッジ装置間を互いに無限に転送され ることを未然に防ぐことが可能となる。

【0152】(2-3)さらに、該ブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置が直接配送を担当するLANエミュレーションホスト全てを終点としたマルチキャストコ30 ネクションと、該ブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置とブリッジ接続される他の全てのブリッジ装置を終点とするマルチキャストコネクションと、該ブリッジ装置が直接配送を担当するLANエミュレーションホスト全て」を終点とするマルチキャストコネクションの3つのコネクションを有することにより、上記各種のMACフレーム分配をこれらマルチキャストコネクションを介して簡便に行うことが可能となる。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】第1の実施例に関わるLAN間接続の様子を示す図

【図2】同実施例のATMブリッジ装置の構成を示す図 【図3】同実施例のATMブリッジ装置のイーサネット →ATM網方向の処理シーケンスを示すフローチャート 【図4】同実施例のATMブリッジ装置のATM網→イ ーサネット方向の処理シーケンスを示すフローチャート 【図5】同実施例において移動ホストが移動する前の動

10…ATM網(第1の通信網)

11~14…ブリッジ装置

1A~1D…イーサネットLAN (第2の通信網)

15~17…ポイントーポイントATMコネクション

18…マルチキャストATMコネクション

21…イーサネット側物理インタフェース(第2の物理 インタフェース)

27…ATM網側インタフェース(第1の物理インタフ ェース)

2A~2D…第2の手段

70…ATM網 (第1の通信網)

71~73…ブリッジ装置

74…LANエミュレーションサーバ

7A~7C…イーサネットLAN (第2の通信網)

7D~7F…ホスト

91~93…マルチキャストATMコネクション

120…ATM網 (第1の通信網)

121~124…ブリッジ装置

20 12A~12D…イーサネットLAN (第2の通信網)

125~128…ポイントーポイントATMコネクショ

160…ATM網(第1の通信網)

161~163…ブリッジ装置

16A~16C…イーサネットLAN

164-a~164-b…ATMコネクション

165-a~165-c…ATMコネクション

166-a~166b…ATMコネクション

【図6】同実施例において移動ホストが移動した後の動 作説明図

【図7】第2の実施例に関わるブリッジ接続及びLAN エミュレーションの様子を示す図

【図8】 LANエミュレーションボストの内部構造を示 す図

【図9】同実施例で用いられるマルチキャストコネクシ ョンの一例を示す図

【図10】第1の実施例におけるブリッジ接続を行う場 合のLANエミュレーションサーバ74の構成を示す図 10 22~26…第1の手段

【図11】第2の実施例のLANエミュレーションサー バの第1の実施例のATMブリッジ装置と接続する場合 の処理シーケンスを示すフローチャート

【図12】第3の実施例に関わるLAN間接続の様子を 示す図

【図13】同実施例に関わるブリッジ装置の構成を示す

【図14】同実施例のATMブリッジ装置のイーサネッ ト→A TM網方向の処理シーケンスを示すフローチャー

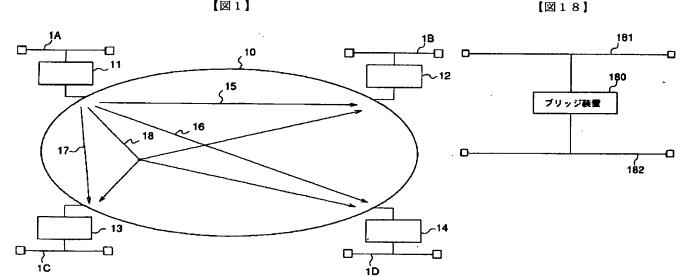
【図15】同実施例のATMブリッジ装置のATM網→ イーサネット方向の処理シーケンスを示すフローチャー

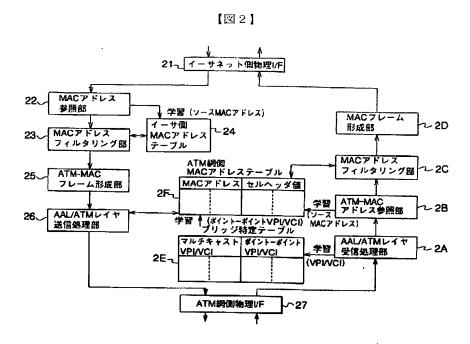
【図16】第4の実施例に関わるLAN間接続の様子を 示す図

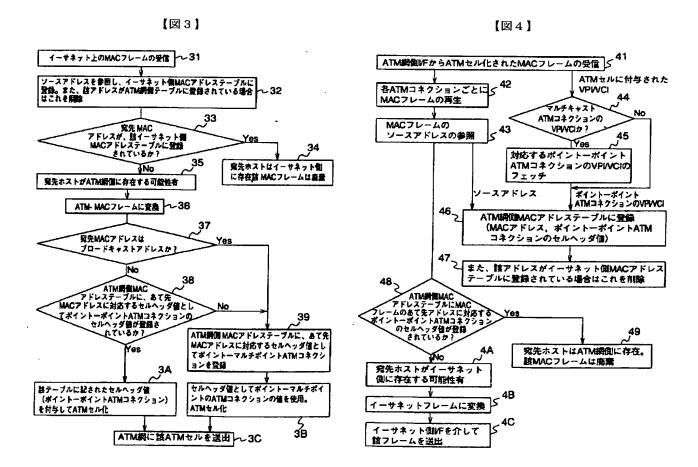
【図17】同実施例のATMブリッジ装置の構成を示す

【図18】ブリッジ接続の従来例を示す図 【符号の説明】

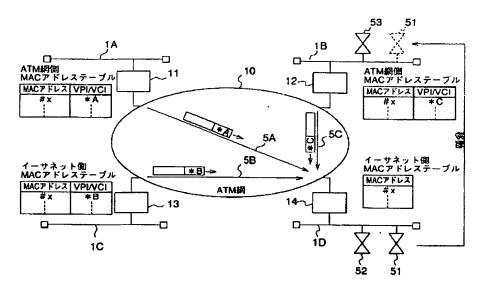
【図1】



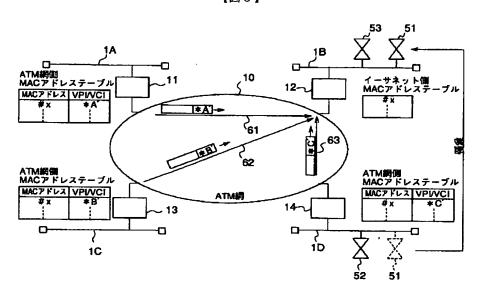




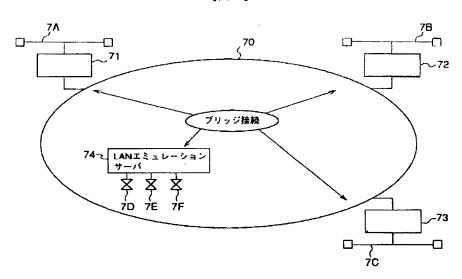
【図5】



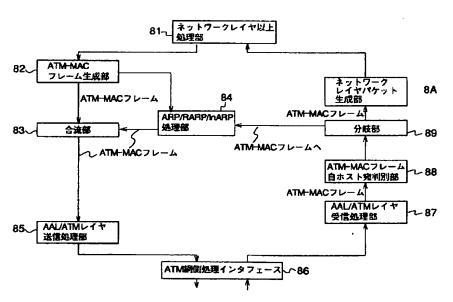
【図6】



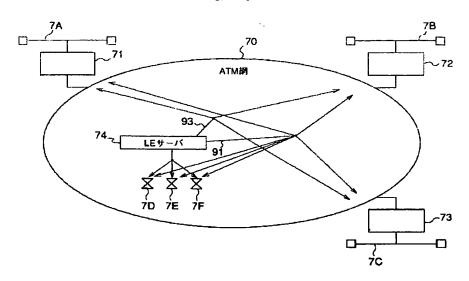
【図7】



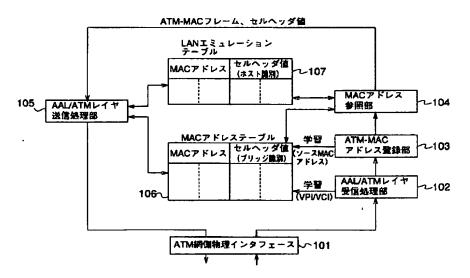
【図8】



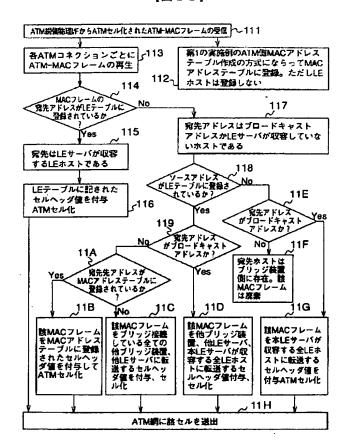
【図9】



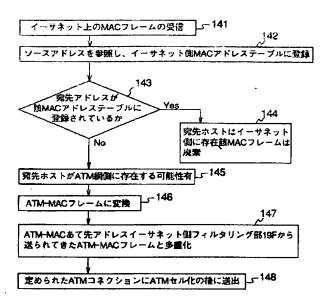
【図10】



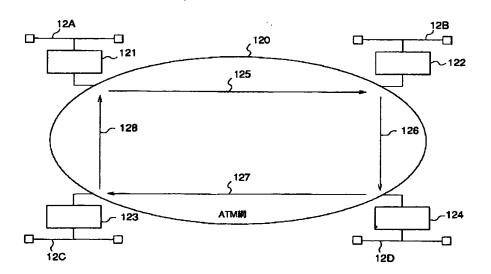
【図11】

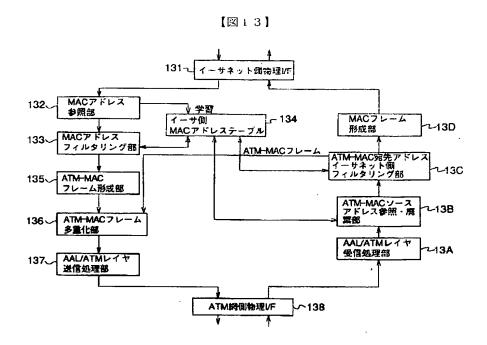


【図14】

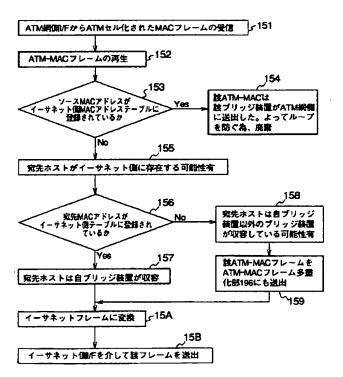


【図12】

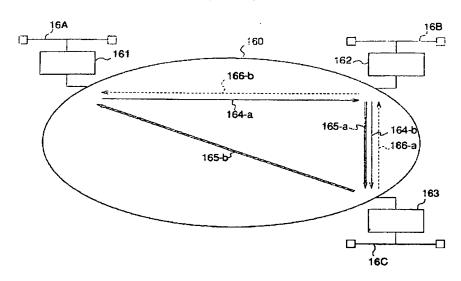




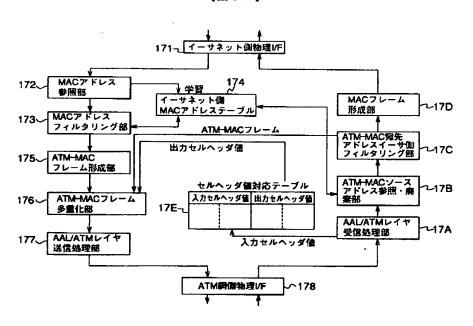
【図15】



【図16】



【図17】



フロントページの続き

(51) Int. Cl. 6

識別記号

庁内整理番号

FΙ

技術表示箇所

H O 4 Q 3/00

8732-5K

H 0 4 L 11/20

В